

## <고속 푸리에 변환 (Fast Fourier Transformation, FFT)>

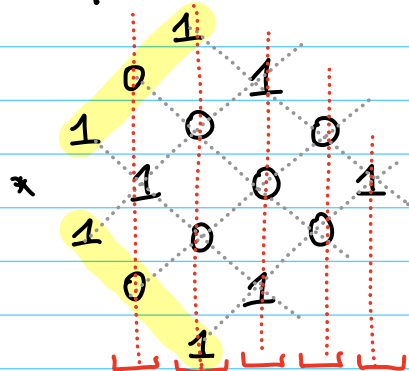
\*참조: invrtd. & tistory blog

벡터의 이산푸리에 변환을  $O(n \log n)$ 으로 계산하는 알고리즘.

두 벡터의 합성곱 (convolution) 정의

$$\text{let } c = a * b \text{ where } c_k = \sum_{i+j=k} a_i b_j$$

Example  $a = [1, 0, 1]$   $b = [1, 0, 1]$



$$a \cdot b = [1, 2, 2, 0, 1]$$

→ Time Complexity =  $O(\text{len}(a) \cdot \text{len}(b))$

⇒ 합성곱을 더 빠르게 계산하는 방법?

1. 각 벡터를 "다항식화" 하기.

$$\text{ex) } a = [1, 0, 1]$$

$$\Rightarrow f(x) = 1 + 0x + 1x^2$$

2.  $a$ 를  $f(x)$ 로,  $b$ 를  $g(x)$ 로 가정하면, 두 합성곱  $c$ 의  $h(x)$ 를 알 수 있지 않을까.

$$\text{ex) } f(0) \cdot g(0) = h(0), x \in \mathbb{C} - \text{복소수 영역에서도 성립}$$

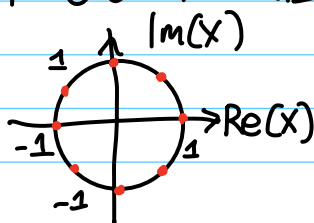
3. 즉,  $f$ 가 주어지면  $[x_0, x_1, x_2]$ 를  $[f(x_0), f(x_1), f(x_2)]$ 로, 그 반대로 빠르게 푸는 문제로 간주된다.

IDEA:  $x_0, x_1, \dots$  들은 1의 거듭제곱근으로 잡기

1의  $n$  제곱근 정의)

$$\omega_k = \cos\left(\frac{2\pi k}{n}\right) + i \sin\left(\frac{2\pi k}{n}\right), k=0, \dots, n-1$$

복소평면에서의 그래프)



문제점) FFT를 효율화하기 위해서는 항상  $n$ 이 2의 거듭제곱이어야 한다.  
 해결방안) 값이 0인 항들을 추가시켜 강제로 2의 거듭제곱으로 맞추면 된다!

$f(w_0), f(w_1)$ 을 알았을 때 계산해 주는 안된다  $\Rightarrow$  MATRIX FORM으로 변환

ex)  $n=8$

$$\begin{bmatrix} w_0 & w_0 & w_0 & w_0 & w_0 & w_0 & w_0 & w_0 \\ w_0 & w_1 & w_2 & w_3 & w_4 & w_5 & w_6 & w_7 \\ w_0 & w_2 & w_4 & w_6 & w_0 & w_2 & w_4 & w_6 \\ w_0 & w_3 & w_6 & w_1 & w_4 & w_7 & w_2 & w_5 \\ w_0 & w_4 & w_1 & w_5 & w_2 & w_6 & w_3 & w_7 \\ w_0 & w_5 & w_2 & w_7 & w_4 & w_1 & w_6 & w_3 \\ w_0 & w_6 & w_4 & w_2 & w_0 & w_6 & w_4 & w_2 \\ w_0 & w_7 & w_6 & w_5 & w_4 & w_3 & w_2 & w_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \\ a_3 \\ a_4 \\ a_5 \\ a_6 \\ a_7 \end{bmatrix}$$

- 짝수 첨자와 홀수 첨자로 정렬하기

$$\begin{bmatrix} w_0 & w_0 & w_0 & w_0 & w_0 & w_0 & w_0 & w_0 \\ w_0 & w_2 & w_4 & w_6 & w_0 & w_2 & w_4 & w_6 \\ w_0 & w_4 & w_1 & w_5 & w_2 & w_6 & w_3 & w_7 \\ w_0 & w_6 & w_4 & w_2 & w_0 & w_6 & w_4 & w_2 \\ w_0 & w_1 & w_2 & w_3 & w_4 & w_5 & w_6 & w_7 \\ w_0 & w_3 & w_6 & w_1 & w_4 & w_7 & w_2 & w_5 \\ w_0 & w_5 & w_2 & w_7 & w_4 & w_1 & w_6 & w_3 \\ w_0 & w_7 & w_6 & w_5 & w_4 & w_3 & w_2 & w_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_2 \\ a_4 \\ a_6 \\ a_1 \\ a_3 \\ a_5 \\ a_7 \end{bmatrix}$$

- 점선으로 가르기

$F(A) = \begin{bmatrix} ? & ? \\ ? & ? \end{bmatrix} \begin{bmatrix} B \\ C \end{bmatrix}$  ↗ 불랩게드  $W_4$ 이다!  
↘  $W_4$ 와 특수 행렬의 곱으로 표현 가능하다!

where  $B = \begin{bmatrix} a_0 \\ a_2 \\ a_4 \\ a_6 \end{bmatrix}, C = \begin{bmatrix} a_1 \\ a_3 \\ a_5 \\ a_7 \end{bmatrix}$

-적용

$$F(A) = \begin{bmatrix} W_4 & DW_4 \\ W_4 & -DW_4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} B \\ C \end{bmatrix} \quad D = \begin{bmatrix} W_0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & W_1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & W_2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & W_3 \end{bmatrix}$$

$$\therefore F(A) = \begin{bmatrix} W_4 B & DW_4 C \\ W_4 B & -DW_4 C \end{bmatrix}$$

결국  $W_4(x)$  도  $F(x)$ 로 치환할 수 있기 때문에,

$$F(A) = \begin{bmatrix} F(B) & D F(C) \\ F(B) & -D F(C) \end{bmatrix} \rightarrow \text{DIVIDE-CONQUER 사용가능!}$$

$\Rightarrow$  FFT 알고리즘 구현의 장수

가 성립!

-역변환은 어떻게? (IFFT)

$\omega_0 \rightarrow f(\omega_0)$  뿐만 아니라,  $f(\omega_0) \rightarrow \omega_0$ 도 가능해야 한다.

$\rightarrow$  모든 성분을 역수로 취해주고,  $\frac{1}{N}$ 을 곱하면 역행렬이 된다.

즉, FFT 구현에서  $\omega_i$ 를  $\frac{1}{\omega_i}$ 로 바꿔주고, 결과를  $\frac{1}{N}$ 으로 나누자.